

# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number : 10-336751  
(43)Date of publication of application : 18.12.1998

(51)Int.Cl. H04Q 7/38

(21)Application number : 09-146935

(71)Applicant : TOSHIBA CORP

(22)Date of filing : 04.06.1997

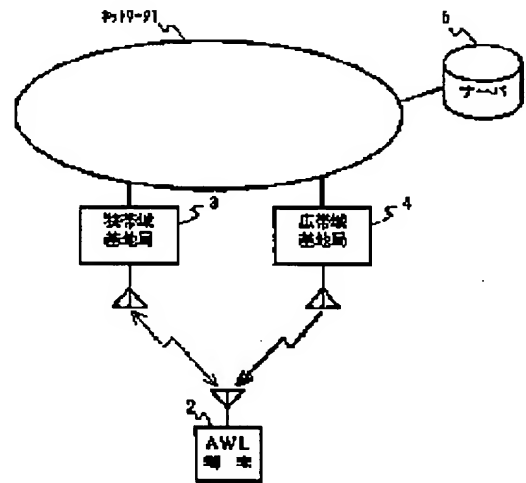
(72)Inventor : NOUJIN KATSUYA

## (54) WIRELESS COMMUNICATION SYSTEM

### (57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To prevent a waste of time during a wireless network connection.

SOLUTION: Relating to this asymmetrical wireless line system, a narrow-band base station 3 for providing a bi-directional radio communication channel, a wide-band base station 4 for providing an exclusive downward radio communication channel which is more rapid in transmission speed and a world wide wave(WWW) server 5, are connected to a network 1. At this point, when data, obtained by the wide-band base station 4 from the WWW server 5 on the network 1 by accessing a browser that the asymmetrical wireless line(AWL) terminal 2 starts up, are downloaded by using an exclusive downward radio communication channel, even time a transport control protocol(TCP) is completed, the AWL terminal 2 forwards a line disconnection request to a narrow-band base station 3 and the narrow-band base station 3 releases (or disconnects) each radio communication channel. The narrow-band base station 3 also prevents an overflow of a transmission buffer not by allocating the radio communication channel to the AWL terminal, depending on the number of the AWL terminals during the browser's starting up.



## LEGAL STATUS

[Date of request for examination] 20.09.2000

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2000 Japanese Patent Office

(19) 日本国特許庁 (J P)

(12) 公開特許公報 (A)

(11) 特許出願公開番号

特開平10-336751

(43) 公開日 平成10年(1998)12月18日

(51) Int.Cl.<sup>6</sup>

H 0 4 Q 7/38

識別記号

F I

H 0 4 B 7/26

1 0 9 N

1 0 9 M

審査請求 未請求 請求項の数6 O L (全 12 頁)

(21) 出願番号 特願平9-146935

(22) 出願日 平成9年(1997)6月4日

(71) 出願人 000003078

株式会社東芝

神奈川県川崎市幸区堀川町72番地

(72) 発明者 農人 克也

神奈川県川崎市幸区小向東芝町1番地 株

式会社東芝研究開発センター内

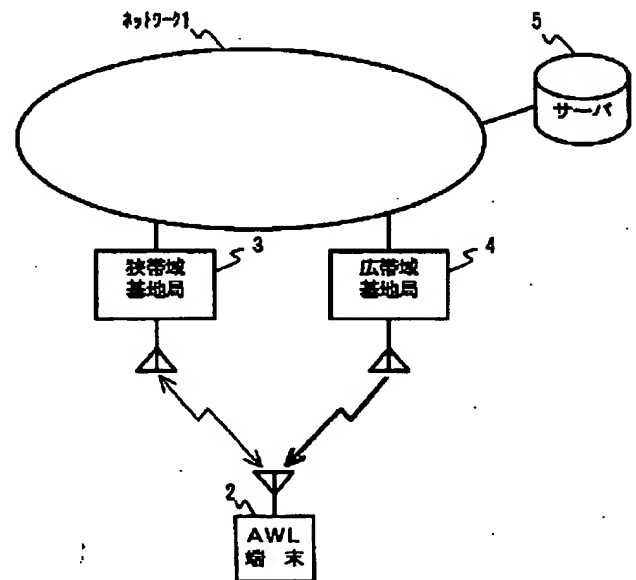
(74) 代理人 弁理士 須山 佐一

(54) 【発明の名称】 無線通信システム

(57) 【要約】

【課題】 無線回線接続中の無駄な時間を省く。

【解決手段】 この非対称無線伝送システムは、双方向無線通信チャネルを提供する狭帯域基地局3と、双方向無線通信チャネルよりも伝送速度が十分高速な下り専用の無線通信チャネルを提供する広帯域基地局4とWWWサーバ5とをネットワーク1に接続したものであって、AWL端末2が起動したブラウザからのアクセスによってネットワーク1上のWWWサーバ5から広帯域基地局4が得たデータを下り専用の無線通信チャネルを利用してAWL端末2にダウンロードする場合、TCP終了毎にAWL端末2は狭帯域基地局3に回線切断要求を出しこの要求に対して狭帯域基地局3が各無線通信チャネルを解放(切断)する。また狭帯域基地局3は、ブラウザ起動中のAWL端末2の数に応じて無線通信チャネルをAWL端末に割り当てないことで送信バッファ42のオーバーフローを防止する。



## 【特許請求の範囲】

【請求項1】 ネットワークに接続され、ユーザに提供するためのさまざまなデータを格納した情報提供手段と、

前記ネットワークに接続され、自身のサービスエリア内に存在する無線端末からの呼接続要求に対して自身と無線端末との通信用に利用する第1の無線通信チャンネルと高速通信用の第2の無線通信チャンネルとを割り当てて呼接続する双方向無線通信手段と、

前記ネットワークに接続され、前記呼接続中に前記無線端末から所望のデータのダウンロード要求が発行された場合、前記情報提供手段から取得したデータを、前記第2の無線通信チャンネルを利用して前記双方向無線通信手段に比べて十分高速な伝送速度で前記無線端末にダウンロードする下り専用無線通信手段と、

前記ダウンロード要求に対して前記下り専用無線通信手段によるデータのダウンロードが終了する毎に前記第1および第2の無線通信チャンネルを解放する手段とを具備したことを特徴とする無線通信システム。

【請求項2】 ネットワークに接続され、ユーザに提供するさまざまなハイパーテキストデータをリンクして格納したウェブサーバと、前記ネットワークに接続され、双方向無線通信チャンネルを提供する狭帯域基地局と、前記ネットワークに接続され、前記双方向無線通信チャンネルに比べてデータの伝送速度が十分高速な下り専用の無線通信チャンネルを提供する広帯域基地局と、前記狭帯域基地局とは前記双方向無線通信チャンネルを利用して主に各種要求の送受を行い、前記広帯域基地局とは前記下り専用の無線通信チャンネルを利用して前記各種要求に対して前記ネットワークから前記広帯域基地局が得たデータのダウンロードを行う無線端末とを有する無線通信システムにおいて、

前記無線端末から前記ウェブサーバへアクセスする際に行われたトランスポート制御プロトコルの接続フェーズの終了をもって前記各無線通信チャンネルを解放することを特徴とする無線通信システム。

【請求項3】 請求項2記載の無線通信システムにおいて、

前記狭帯域基地局は、

前記無線端末がブラウザを起動しウェブサーバにアクセスしホームページのデータをネットワークからダウンロードする際にトランスポート制御プロトコルによる接続を行い無線回線を接続するためにランダムアクセスする制御チャンネルと、前記ブラウザを起動後に得たホームページからハイパーテキストアドレスを指定して所望のデータをダウンロードする際にトランスポート制御プロトコルによる接続を行い無線回線を接続するためにランダムアクセスする制御チャンネルとを異ならせるように無線通信チャンネルを割り当ててことを特徴とする無線通信システム。

【請求項4】 請求項2記載の無線通信システムにおいて、

前記無線端末が起動させたブラウザがトランスポート制御プロトコルの接続を行い無線通信チャンネルの割り当て要求を行った場合、前記狭帯域基地局は、前記同様の手順で既に無線通信チャンネルを割り当てている無線端末の数をチェックし、予め設定した閾値を越えている場合、前記無線通信チャンネルの割当を拒否することを特徴とする無線通信システム。

【請求項5】 請求項2記載の無線通信システムにおいて、

前記無線端末が起動させたブラウザがトランスポート制御プロトコルの接続を行い無線通信チャンネルの割り当て要求を行った場合、前記狭帯域基地局は、広帯域基地局の送信バッファに蓄積されているデータの残量をチェックし、予め設定した閾値を越えている場合、前記無線通信チャンネルの割当を拒否することを特徴とする無線通信システム。

【請求項6】 請求項2記載の無線通信システムにおいて、

前記狭帯域基地局は、

前記無線端末がブラウザを起動して前記ウェブサーバへ新規にアクセスするときのランダムアクセスのリトライ回数の制限値と、前記ブラウザを起動後に前記ウェブサーバにアクセスするときのランダムアクセスのリトライ回数の制限値とをそれぞれ独立して設定したことを特徴とする無線通信システム。

## 【発明の詳細な説明】

【0001】

【発明の属する技術分野】 マルチメディアの通信を行う例えば簡易型携帯電話システムなどの無線通信システムに関する。

【0002】

【従来の技術】 無線通信システムとして、例えば簡易型携帯電話システム(Personal Handy Phone system:PHS)等では、1995年より双方向無線チャンネルを使用した音声通信サービスが開始され、また1996年には32kbps程度の通信速度のデータ通信サービスが開始されている。このデータ通信サービスは、従来の携帯電話等に比べて通信速度が速いため、インターネットへの接続も容易である。

【0003】 一方、パソコン等によるインターネットへの接続は、WWW(World Wide Web)のブラウザ(閲覧/検索用ソフトウェア)を使用し公衆回線を通じて行われるが、このWWWのブラウザも日々改善され、音声データやテキストデータばかりでなく静止画や動画などのさまざまなメディアのデータを扱えるようになって来た。

【0004】 このような状況の中、近年では、PHSの無線端末(PHS 端末)にWWWのブラウザの機能を付加したものも開発され、PHS 端末自体でインターネットへアク

セスし所望のデータをダウンロードできるようになった。

【0005】ところで、PHSの通信速度は32Kbps程度であり、PHS端末でインターネットにアクセスし、WWWから画像データ等のような重いデータをダウンロードする場合、多くの時間がかかることから、現在のPHS等の伝送速度では、WWWのリンク機能等を十分にいかすことができない。

【0006】一般に、上りチャネルはユーザーのデータ要求が主であり、下りチャネルは要求されたデータのダウンロードが主である。

【0007】そこで、現在のPHSの双方向無線チャネルに加え、サービスエリアがPHSより狭く、かつ十分高速な下りチャネルを付加した非対称無線伝送システムが提案されている(特願平7-074059号)。

【0008】この非対称無線伝送システムは、上りチャネルの伝送速度がPHSの伝送速度(32Kbps程度)であるのに対して下りチャネルの伝送速度の方を例えば10Mbps等(PHSの伝送速度の300倍程度)に高速にしたものである。このようなシステムは、WWWのブラウザのようにネットワークに対してデータ要求を発行するだけで大量のデータをダウンロードするようなアプリケーションに適している。

【0009】ところで、この場合、上りチャネルに比べて下りチャネルが十分高速なため、所望のデータのダウンロード要求をかけると、軽いデータなどの場合、データのダウンロードが瞬時に終了してしまう。

【0010】しかしながら、従来の非対称無線伝送システムでは、オン・デマンド、つまりユーザからの要求に応じてデータがダウンロードされるため、ユーザがPHS端末の操作を行わない間は、無線回線が接続されているものの、有効なデータが送信されず、せっかくの高速の無線回線が無駄に占有されることになる。

【0011】

【発明が解決しようとする課題】このように従来の非対称無線伝送システムは、上りチャネルを32kbps程度の通常の速度の回線を使用し、下りチャネルを10Mbps程度の高速な回線を用いるので、ネットワークから主にデータをダウンロードするWWWブラウザ等のアプリケーションを使用する上で適しているが、この場合、上り方向の通信、つまりアクセス(要求)に対して下り方向の通信、つまりデータのダウンロードが高速に行われるため、データがPHS端末にダウンロードされた後、ユーザが次の操作をせずにいると、その間も無線回線は無駄に接続されたままであり、回線接続時間が無駄になるという問題があった。

【0012】また、回線接続中は、無線回線の限りあるスロットのうち、一人のユーザが1つのスロットを占有してしまうため、システム全体としてユーザ収容量も限られるという問題があった。

【0013】さらに、接続する無線端末が増加するのに伴いダウンロードするデータ量が大きくなると、下りチャネルの広帯域基地局内に設けられている一定容量の送信バッファがオーバーフローし、正常なダウンロード制御ができなくなるという問題がある。

【0014】本発明はこのような課題を解決するためになされたもので、ブラウザ使用時の無駄な回線接続時間を省くことのできる無線通信システムを提供することを目的としている。

【0015】またダウンロード制御に支障をきたすことなくシステムの無線端末(ユーザ)の収容量を増加することのできる無線通信システムを提供することを目的としている。

【0016】

【発明を解決するための手段】上記した目的を達成するために、請求項1記載の発明の無線通信システムは、ネットワークに接続され、ユーザに提供するためのさまざまなデータを格納した情報提供手段と、前記ネットワークに接続され、自身のサービスエリア内に存在する無線端末からの呼接続要求に対して自身と無線端末との通信に利用する第1の無線通信チャネルと高速通信の第2の無線通信チャネルとを割り当てて呼接続する双方向無線通信手段と、前記ネットワークに接続され、前記呼接続中に前記無線端末から所望のデータのダウンロード要求が発行された場合、前記情報提供手段から取得したデータを、前記第2の無線通信チャネルを利用して前記双方向無線通信手段に比べて十分高速な伝送速度で前記無線端末にダウンロードする下り専用無線通信手段と、前記ダウンロード要求に対して前記下り専用無線通信手段によるデータのダウンロードが終了する毎に前記第1および第2の無線通信チャネルを解放する手段とを具備したことを特徴としている。

【0017】この請求項1記載の発明の場合、無線端末からの呼接続要求で呼接続を行い、ダウンロード要求に対して下り専用無線通信手段によるデータのダウンロードが終了する毎に第1および第2の無線通信チャネルを解放するので、次にユーザがハイパーテキストのアイコンを操作するまでのデータ送受信が行われない回線接続時間を削減することができる。

【0018】請求項2記載の発明の無線通信システムは、ネットワークに接続され、ユーザに提供するさまざまなハイパーテキストデータをリンクして格納したウェブサーバと、前記ネットワークに接続され、双方向無線通信チャネルを提供する狭帯域基地局と、前記ネットワークに接続され、前記双方向無線通信チャネルに比べてデータの伝送速度が十分高速な下り専用の無線通信チャネルを提供する広帯域基地局と、前記狭帯域基地局とは前記双方向無線通信チャネルを利用して主に各種要求の送受を行い、前記広帯域基地局とは前記下り専用の無線通信チャネルを利用して前記各種要求に対して前記ネ

ットワークから前記広帯域基地局が得たデータのダウンロードを行う無線端末とを有する無線通信システムにおいて、前記無線端末から前記ウェブサーバへアクセスする際に行われたトランスポート制御プロトコルの接続フェーズの終了をもって前記各無線通信チャネルを解放することを特徴としている。

【0019】この請求項2記載の発明の場合、ネットワーク上のウェブサーバより無線端末がデータをダウンロードする際、無線端末がトランスポート制御プロトコル、つまりTCPのコネクションを接続している間のみ無線回線を接続し、TCPのコネクションを接続していない間は無線回線を解放する。

【0020】すなわち、無線端末が狭帯域基地局と無線回線を接続し、ネットワーク上のウェブサーバにアクセスする際に、無線端末がTCPのコネクションを接続している間は無線回線を接続し、TCPのコネクションの終了をもって無線回線を解放するので、無線回線の解放中は他の無線端末がウェブサーバにアクセスできるようになり、実際の無線通信チャネルの数よりも多くの無線端末（ユーザ）を収容することができる。

【0021】請求項3記載の発明の無線通信システムは、請求項2記載の無線通信システムにおいて、前記狭帯域基地局は、前記無線端末がブラウザを起動しウェブサーバにアクセスしホームページのデータをネットワークからダウンロードする際にトランスポート制御プロトコルによる接続を行い無線回線を接続するためにランダムアクセスする制御チャネルと、前記ブラウザを起動後に得たホームページからハイパーテキストアドレスを指定して所望のデータをダウンロードする際にトランスポート制御プロトコルによる接続を行い無線回線を接続するためにランダムアクセスする制御チャネルとを異ならせるように無線通信チャネルを割り当てることを特徴としている。

【0022】請求項4記載の発明の無線通信システムは、請求項2記載の無線通信システムにおいて、前記無線端末が起動させたブラウザがトランスポート制御プロトコルの接続を行い無線通信チャネルの割り当て要求を行った場合、前記狭帯域基地局は、前記同様の手順で既に無線通信チャネルを割り当てている無線端末の数をチェックし、予め設定した閾値を越えている場合、前記無線通信チャネルの割当を拒否することを特徴としている。

【0023】この請求項4記載の発明の場合、無線端末が起動させたブラウザがトランスポート制御プロトコルの接続を行い無線通信チャネルの割り当て要求を行った場合、狭帯域基地局が、上記同様の手順で既に無線通信チャネルを割り当てている無線端末の数をチェックし、閾値を越えている場合、割り当て要求を発行した無線端末に対する無線通信チャネルの割当を行わないので、ブラウザ（無線端末）からウェブサーバへのアクセスを

禁止でき、ウェブサーバから広帯域基地局へ新たなデータが蓄積されなくなり、広帯域基地局の送信バッファのオーバーフローを防止することができる。

【0024】請求項5記載の発明の無線通信システムは、請求項2記載の無線通信システムにおいて、前記無線端末が起動させたブラウザがトランスポート制御プロトコルの接続を行い無線通信チャネルの割り当て要求を行った場合、前記狭帯域基地局は、広帯域基地局の送信バッファに蓄積されているデータの残量をチェックし、予め設定した閾値を越えている場合、前記無線通信チャネルの割当を拒否することを特徴としている。

【0025】この請求項5記載の発明の場合、無線端末が起動させたブラウザがトランスポート制御プロトコルの接続を行い無線通信チャネルの割り当て要求を行った場合、狭帯域基地局は、広帯域基地局の送信バッファに蓄積されているデータの残量をチェックし、閾値を越えている場合、割り当て要求を発行した無線端末に対する無線通信チャネルの割当を行わないので、無線端末からウェブサーバへのアクセスを禁止でき、ウェブサーバから広帯域基地局へ新たなデータが蓄積されなくなり、送信バッファのオーバーフローを防止することができる。

【0026】請求項6記載の発明の無線通信システムは、請求項2記載の無線通信システムにおいて、前記狭帯域基地局は、前記無線端末がブラウザを起動して前記ウェブサーバへ新規にアクセスするときのランダムアクセスのリトライ回数の制限値と、前記ブラウザを起動後に前記ウェブサーバにアクセスするときのランダムアクセスのリトライ回数の制限値とをそれぞれ独立して設定したことを特徴としている。

【0027】この請求項6記載の発明の場合、多くの無線端末から狭帯域基地局にほぼ同時にランダムアクセスがあったときにアクセス要求の衝突が発生する。この際には狭帯域基地局は各無線端末に対してリトライさせるが、各無線端末からアクセスしたブラウザの内容、つまりブラウザ起動時のホームページのダウンロードか、ブラウザ起動中の所望のハイパーテキストのアイコンのクリックによるデータのダウンロードかを識別して、それぞれの優先順にアクセスさせることができる。例えばブラウザ起動時の方を優先させるようにブラウザ起動後（ブラウザ起動中）のものよりもリトライ回数を多く設定することにより、ブラウザ起動時のアクセスが成功する確率が高くなり、負荷の分散化／均等化を図ることができる。

【0028】

【発明の実施の形態】以下、本発明の実施の形態を図面を参照して詳細に説明する。

【0029】図1は本発明の無線通信システムに係る一つの実施形態の非対称無線伝送システムの概略構成を示す図、図2は図1の非対称無線伝送システムの広帯域基

地局の構成を示す図である。

【0030】図1において、1はネットワークである。このネットワーク1には、AWL 端末2との双方向無線通信インターフェース、例えば数十Kbps程度の低速な無線伝送速度の無線通信機能を持つ狭帯域基地局3と、基地局4→AWL 端末2への下り方向専用的高速無線通信インターフェース、例えば10Mbps程度的高速な無線伝送速度の無線通信機能を持つ広帯域基地局4と、AWL 端末2を所持するユーザが加入している電話会社、プロバイダ等を介してアクセスが可能な情報提供手段としてのワールド・ワイド・ウェブ (World Wide Web) サーバ5 (以下WWW サーバ5と称す) とが接続されている。双方向とはAWL 端末2→基地局3間 (上り方向) および基地局3→AWL 端末2間 (下り方向) をいう。狭帯域基地局3は例えば簡易型携帯電話システム (Personal Handy Phone system: PHS) の無線通信機能 (1.9GHz程度の搬送周波数にデータを時分割多重する機能など) を有している。また、広帯域基地局4は例えば 2~30GHz 程度の搬送周波数にデータを時分割多重する機能を有している。WWW サーバ5には、さまざまなハイパーテキストデータが格納されている。

【0031】なお、このように双方向の低速無線チャネルと下り方向の広帯域無線チャネルとを使ったデータ伝送を非対称無線伝送 (Asymmetric Wireless Link: AWL) と呼び、下り方向の広帯域無線チャネルをAWL チャネルという。このAWL 端末2はアプリケーションソフトウェアとしてWWW のブラウザ (閲覧/検索用ソフトウェア) を内部のROMなどに格納しており、ネットワーク1に接続する際にはこのブラウザを起動し、このブラウザの制御の下でネットワーク1にアクセスする。つまりAWL 端末2はブラウザ起動に伴い自身から回線接続要求を発行し、狭帯域基地局3からPHS チャネルとAWL チャネルの組みのデータ (割り当てスロット番号) を受信してそれぞれの基地局3、4と無線回線を確立する無線通信機能、表示画面上に各種情報を表示しキーパットへの指示で各種情報を処理する情報処理機能とを有する携帯型情報端末である。

【0032】すなわち、このAWL 端末2はブラウザ起動後、上記狭帯域基地局3との制御情報 (呼接続要求、アクセス要求、各通信スロットの割り当て通知など) のやり取りで呼接続しネットワーク1を介してWWW サーバ5にアクセスし、WWW サーバ5から広帯域基地局4を通じてホームページ (Web ページ) のデータをダウンロードした後、表示画面上に表示されたホームページ画面内の所望のハイパーテキストのアイコンがユーザによってクリックされたことで、そのハイパーテキストのアドレスを指定し、ブラウザが有する閲覧/検索/リンク機能によってさまざまな情報をWWW サーバ5から広帯域基地局4を通じてダウンロードすることができる。

【0033】図2に示すように、上記広帯域基地局4

は、自身をネットワーク1に接続するためのネットワークアダプタ41、送信バッファ42、データリンク部43、誤り訂正検出用符号化部44、ベースバンドモデム部45、RF部46、アンテナ47および制御部48などから構成されている。送信バッファ42はネットワーク1から得たデータを一時的に蓄積し、AWL 端末2に割り当てたスロットのタイミングでデータを読み出すものである。データリンク部43はデータをデータリンクのフレーム単位に分割しデータリンクヘッダを付加するものである。誤り訂正検出用符号化部44はデータの誤り訂正、符号化を行うものである。ベースバンドモデム部45はフレーム単位のデータを送信する際にQPSK変調するものである。RF部46はベースバンドモデム部45で変調された信号をRF信号に変換 (周波数変調および増幅) しアンテナ47から送信するものである。

【0034】続いて、図3を参照してこの非対称無線伝送システムの動作を説明する。

【0035】図3はAWL 端末2がWWW のブラウザを起動し回線を接続するシーケンスを示す図である。

【0036】同図に示すように、この非対称無線伝送システムの場合、ユーザがAWL 端末2のユーザインターフェース (タッチ入力画面やキーパットなど) を操作してWWWのブラウザを起動すると、AWL 端末2は、起動したブラウザの制御によりAWL チャネルの回線を接続するために上りのランダムアクセスチャネルで狭帯域基地局3にランダムアクセスし、AWL チャネルの回線接続要求を狭帯域基地局3に送信する。

【0037】狭帯域基地局3では、AWL 端末2がランダムアクセスに成功すると、AWL 端末2に対するAWL の回線の割り当てを行い、その回線割り当てを受けたAWL 端末2が広帯域基地局4とAWL の回線接続を行う。

【0038】AWL の回線が接続されると、以降、ネットワーク1上での (Transport Control Protocol : TCP) のコネクションのフェーズに移り、TCP のコネクションが開始される。

【0039】そして、SYN の送受信とack の返信によりTCP のコネクションが張られると、続いてWWW のプロトコルであるHypertext Transfer Protocol (以下HTTPと称す) のコネクションのフェーズに移り、HTTPのコネクションが開始される。

【0040】そして、HTTPのコネクションが張られると、そこで初めてWWW サーバ5からホームページのデータが広帯域基地局4の送信バッファ42に蓄積後、割り当てられた通信スロットのタイミングでAWL 端末2にデータのダウンロードが行われる。ホームページのダウンロードが終了し、HTTPのシーケンスが終了すると、TCP においてFIN とack of FINの送受が行われ、この結果、TCP のコネクションが切断され、このTCP のシーケンスが終了すると、AWL 端末2はこのTCP 終了をトリックとして、AWL チャネルの切断要求を狭帯域基地局3に

送信し、それが狭帯域基地局3に受信されると、狭帯域基地局3がAWLチャンネルの割り当てを解除し、広帯域基地局4とAWL端末2とのAWLチャンネルによる通信が断たれる。

【0041】以降、AWLチャンネルは他のAWL端末2に解放されるが、AWL端末2においてブラウザは起動したままである。

【0042】したがって、AWL端末2において、起動しているブラウザの制御で表示画面上に表示されているホームページをユーザが見て、所望のデータを要求するためにホームページ内のハイパーテキストのアイコンをクリックすると、上記同様にHTTPを起動し、TCPを起動した後、AWL端末2がAWLチャンネルを獲得し、回線接続した上でTCPのコネクションを張り、HTTPのプロトコルにより所望のデータをダウンロードし、TCPを切断し、AWLチャンネルを解放する。

【0043】このようにTCPのコネクションを張る毎に、AWLチャンネルの回線を接続し、TCPのコネクションを切断する毎にAWLチャンネルの回線を解放することで、AWLチャンネルの回線の接続時間が最小で済み、しかも、回線解放期間は他のAWL端末が通信チャンネルを利用できるので、限られた通信チャンネル以上にユーザを収容し、他の多くのAWL端末2でAWLチャンネルを共有することができる。

【0044】次に、図4、図5を参照してAWLチャンネルの回線接続を要求するためのランダムアクセスの動作について説明する。なお双方向の狭帯域チャンネルをPHSとした例で説明する。図4は一般的なPHSのTDMA/TDD方式のスロットの構成を示す図、図5はブラウザ起動時とブラウザ起動後とで異なるように割り当てられた制御スロットを示す図である。

【0045】図4に示すように、一般に、PHSのTDMA/TDDのスロットは、5msecの1つのフレームが8個のスロットから構成されている。8個のスロットのうち、下り方向の通信を行うために4つのスロットを使用し、上り方向の通信を行うために4つのスロットを使用する。上り方向の4つのスロットおよび下り方向の4つのスロットのうち、いずれか1つのスロットを制御チャンネルとして使用している。上り制御スロットの割り当て方としては、5通りある。

【0046】例えば上り方向の4つのスロットのうち、第1スロットをすべて制御スロットとして割り当てるとすると、下り制御チャンネルの報知チャンネルのスロットから2.5msec後の上り制御チャンネルを、上り制御チャンネルの第1スロットとし、以後、第2スロット、第3スロットと割り当てて行く。

【0047】この実施形態の非対称無線伝送システムでは、ブラウザを起動するときのTCPの確立によるランダムアクセスを行うスロットと、ブラウザ起動後に得たホームページ内のハイパーテキストのアイコンをクリック

されたときのTCPの確立のためのランダムアクセスを行うスロットとを割り当てたスロットの番号でグループ分けする。

【0048】例えば図5に示すように、第1スロット、第5スロット、第9スロットおよび第13スロットというように4スロットおきのスロットをブラウザ起動時のランダムアクセス用に使用し、その間に存在する残りの3つの上り制御スロットをブラウザ起動後のランダムアクセス用に使用する。

【0049】インターネット通信を行う上では、一度ブラウザを起動すると、他のブラウザを起動してブラウザを代えること少なく、リンクされたすべてのデータをダウンロードするまで1つのブラウザで行うことが一般的であり、ブラウザを起動する頻度よりもブラウザを起動してからハイパーテキストをクリックする頻度の方が大きい。

【0050】したがって、上述したようにブラウザ起動後のランダムアクセスのスロット数を多くし、さらにブラウザ起動時のランダムアクセスのスロットと分ける。

【0051】これにより、ランダムアクセスの負荷を分散させることができ、ランダムアクセスをより多く成功させることが可能になる。またブラウザの起動時と起動後とで要求が入るスロットが完全に分離されるので、要求の衝突がなくなり、例えばブラウザの起動時のランダムアクセスが、既に起動しているブラウザのランダムアクセスによって妨げられることがなくなる。

【0052】次に、広帯域基地局4の動作を説明する。

【0053】AWL端末2において、ハイパーテキストのアイコンをクリックされ、所望のデータのダウンロード要求があると、その要求は狭帯域基地局3およびネットワーク1を介してWWWサーバ5に通知される。そして、WWWサーバ5のデータは、ネットワーク1経由で広帯域基地局4に送られ、ネットワークアダプタ41を介して送信バッファ42に蓄積される。この送信バッファ42には下り広帯域の無線チャンネルでデータが送信可能になるまで蓄積される。

【0054】そして、下り広帯域無線チャンネルでデータが送信可能になると、データリンク部43により送信バッファ42のデータがデータリンクのフレーム単位に分割されて、フレーム毎にデータリンクヘッダが付加される。

【0055】次に、フレーム毎のデータは、誤り訂正・検出用符号化部44で誤り訂正された後、符号化されてベースバンドモデム部45に出力され、ベースバンドモデム部45で変調され、RF部46で周波数変調された後、アンテナ47から送信される。

【0056】ところで、同じサービスエリア内のAWL端末2からデータ要求が数多くあると、高速な伝送速度を有する広帯域基地局4では、送信バッファ42のデータ容量が限度を越え、オーバーフローし、所望のデータの



ダウンロードが正常に行われなくなってしまう。

【0057】そこで、これを防ぐためにブラウザを起動できるユーザ数を制限する。

【0058】例えば図6に示すように、ユーザがAWL 端末2を操作しブラウザを起動すると、ブラウザがHTTPの起動・TCPの起動を行い、ランダムアクセスを行う。

【0059】AWL 端末2が狭帯域基地局3とのランダムアクセスに成功すると、AWL 端末2から狭帯域基地局3へAWL 回線割り当て要求が発行される。

【0060】このAWL 回線割り当て要求が狭帯域基地局3に受信されると、狭帯域基地局3では、既にブラウザを起動しているユーザ数（端末数）をチェックし、ユーザ数（端末数）が予め定められた数に達しているか否か（越えているか否か）が判定される。なお予め設定するユーザ数は通信するメディアの種類やシステムの規模、送信バッファ42の容量等によって決める。

【0061】そして、既にブラウザを起動しているユーザ数が予め定められた数に達していた場合、狭帯域基地局3はAWL 端末2に回線割り当て不可のメッセージを送信する。

【0062】この回線割り当て不可のメッセージをAWL 端末2が受信すると、AWL 端末2は、回線割り当てが行われなかったため、新規のブラウザの起動ができない。

【0063】このようにして広帯域下り回線の負荷を調節する。

【0064】続いて、図7を参照して上記以外の方法について説明する。

【0065】図7に示すように、この場合、ユーザがブラウザによって表示された表示画面上のハイパーテキストのアイコンをクリックすると、AWL 端末2からHTTPの起動・TCPの起動、ランダムアクセスが行われる。そして狭帯域基地局3との間でランダムアクセスが成功すると、AWL 端末2から狭帯域基地局3へAWL 回線割り当て要求が送信される。

【0066】ここで、狭帯域基地局3がAWL 回線割り当て要求を受信すると、それをネットワーク1を通じて広帯域基地局4に通知する。すると、広帯域基地局4は既に送信バッファ42に蓄積されているデータの蓄積量と予め定めておいた制限値（閾値）とを比較する。

【0067】そして、送信バッファ42に蓄積されているデータの蓄積量が制限値（閾値）よりも多い場合、広帯域基地局4は狭帯域基地局3にAWL 回線割り当て不可であることを通知し、狭帯域基地局3は、AWL 端末2にAWL 回線割り当て不可のメッセージを返信する。

【0068】これにより、AWL 端末2にはAWL 回線が接続されず、データのダウンロードを行うことができない。したがって、広帯域基地局4内の送信バッファ42がオーバーフローせずに済む。なお、上記の例では、送信バッファ42内のデータの蓄積量と制限値（閾値）とを比較したが、送信バッファ42全体でデータを蓄積可

能な残りの容量（残容量）と閾値とを比較しても良い。この場合、送信バッファ42の残容量が閾値よりも少ない場合にAWL 回線割り当て不可とする。

【0069】次に、図8を参照して複数のAWL 端末のリトライ回数を個々に制限する動作について説明する。

【0070】この場合、狭帯域基地局3には、AWL 端末2がブラウザを起動してWWW サーバ5へ新規にアクセスするときのランダムアクセスのリトライ回数の制限値と、ブラウザを起動後にWWW サーバ5にアクセスするときのランダムアクセスのリトライ回数の制限値とをそれぞれ独立して設定する機能を持たせる。

【0071】狭帯域基地局3には、ブラウザ起動時のランダムアクセスによる最大リトライ回数を例えば10回、ブラウザ起動後のハイパーテキストのアイコンクリックによるランダムアクセスの最大リトライ回数を例えば3回などと設定する。

【0072】例えば図8に示すように、AWL 端末3が新規にブラウザを起動し、双方向チャネルの上り無線チャネルでランダムアクセスを行ったとき、既にブラウザ起動中のAWL 端末1においてユーザが所望のハイパーテキストをクリックし双方向チャネルの上り無線チャネルでAWL 端末3と同時にランダムアクセスを行った場合、アクセスが衝突する（801）。アクセスが衝突すると、スロットが割り当てられないため、無線回線は接続されず、回線接続失敗となる。

【0073】そこで、それぞれのAWL 端末1、AWL 端末3は個々に時間を空けてリトライする。

【0074】そして、AWL 端末3から1回目のリトライを行ったとき、たまたま既にブラウザ起動中のAWL 端末2においてユーザが所望のハイパーテキストをクリックしランダムアクセスを行うと、ここでもアクセスが衝突し（802）、今度も回線接続失敗となる。

【0075】このようにリトライ動作を続けると、AWL 端末1とAWL 端末2とがブラウザ起動後のランダムアクセスなので、狭帯域基地局3はこれらのAWL 端末1とAWL 端末2のリトライ回数が設定値である3回を越えた場合、リトライを終了させ（ブロッキング）、リトライ動作によるデータのダウンロードを行わせないようにする。したがって、以降は、各AWL 端末1、AWL 端末2のユーザがハイパーテキストのアイコンを再度クリックすることで各ブラウザが狭帯域基地局3とランダムアクセスすることになる。

【0076】一方、AWL 端末3はブラウザ起動時のランダムアクセスなので、狭帯域基地局3はAWL 端末3に3回目のリトライ以降もリトライさせる（10回まで）。

【0077】AWL 端末1とAWL 端末2が既にブロッキングされているため、AWL 端末3は4回目のリトライで狭帯域基地局3とのアクセスが成功する（803）。

【0078】このように狭帯域基地局3は各AWL 端末1～AWL 端末3に対してリトライさせる際に、各AWL 端末



1 ~AWL 端末3 からアクセスしたブラウザの内容、つまりブラウザ起動時のホームページのダウンロード要求か、ブラウザ起動中における表示画面上の所望のハイパーテキストのアイコンのクリック操作によるデータのダウンロード要求かを識別し、それぞれに応じて設定したリトライ回数でリトライさせるので、ブラウザの状態によって優先度を定めることができる。

【0079】この例のように新規にブラウザを起動したAWL 端末3 のリトライ回数の制限値を他のAWL 端末1、AWL 端末2 よりも多く設定しておくことで、ブラウザ起動時のアクセスが成功する確率が高くなりホームページのダウンロードを優先的に行わせることができる。通常、既にブラウザが起動中に行われるアクセスに比べて初回のホームページのダウンロードの方が操作が煩雑でアクセスの重要度が高いため、このように設定した方が良好なパフォーマンスを得ることができる。また、それぞれのAWL 端末1 ~AWL 端末3 毎に独立してトライ回数を設定することにより、負荷の分散化／均等化を図ることができる。

【0080】このようにこの実施形態の非対称無線伝送システムによれば、無線端末2から狭帯域基地局3を通じてネットワーク1上のWWW サーバ5にアクセスする場合、狭帯域基地局3において、TCP のコネクションが接続されている間のみAWL チャンネルの回線を接続する呼制御を行うので、無線回線を接続したままユーザからの要求を待つような無駄な時間を省くことができる。またTCP の終了をもってAWLチャンネルの無線回線が解放（切断）されるので、無線回線解放中は他の無線端末2がWWW サーバ5にアクセスすることができ、無線通信チャンネル数、つまりPHSで設定されている1フレーム中の通信スロット数以上の無線端末（ユーザ）をシステムに収容することができる。

【0081】また、狭帯域基地局3では、TCP の確立によるランダムアクセスを行う制御スロットをスロット番号でグループ分けし、ブラウザ起動時の制御スロットよりもブラウザ起動後の制御スロットのほうを多く割り当てるので、ランダムアクセスの負荷を分散させることができる。またブラウザの起動時と起動後とで要求が入る制御スロットを完全に分離したので、ブラウザの起動時のランダムアクセスが、既に起動しているブラウザのランダムアクセスによって妨げられることがなくなる。

【0082】また、無線端末2から狭帯域基地局3へアクセス要求があると、狭帯域基地局3は既にブラウザがアクセスしている無線端末数（ユーザ数）をチェックして広帯域基地局4の送信バッファ42がオーバーフローしそうな場合は無線端末2へのAWL チャンネルの割り当てを行わない（拒否する）ので、ブラウザによるWWW サーバ5への新規のアクセスができなくなり、広帯域基地局4の送信バッファ42がオーバーフローすることを未然に防ぐことができる。また、これ以外の方法として、無

線端末2から狭帯域基地局3へアクセス要求があったときに、狭帯域基地局3は広帯域基地局4の送信バッファ42自体のデータの残量をチェックし、予め定めた制限値よりも多い場合に無線端末2へのAWL チャンネルの割り当てを行わない（拒否する）ので、上記同様に広帯域基地局4の送信バッファ42がオーバーフローすることを未然に防ぐことができる。

【0083】さらに狭帯域基地局3において、TCP の確立による無線端末2からのランダムアクセスのリトライ回数を、ブラウザ起動時のアクセスとブラウザ起動後のアクセスとでそれぞれ独立して設定することで、ランダムアクセスの負荷を分散させることができる。例えばブラウザ起動時よりもブラウザ起動後のリトライ回数を少なく設定すれば、異なる無線端末2からの要求の衝突が発生した場合、ハイパーテキストのクリックによるデータダウンロード要求よりもブラウザ起動時のホームページのダウンロードが優先されるようになる。

【0084】なお、上記実施形態では、狭帯域基地局と広帯域基地局というように基地局を2つの筐体に分けたものを例にしたが、狭帯域基地局と広帯域基地局とを同一の筐体としても良い。

【0085】

【発明の効果】このように本発明によれば、トランスポート制御プロトコル、つまりTCP を接続している間のみ呼を接続しTCP の終了をもって呼を解放するので、呼の解放中は他の無線端末がアクセスできるようになり、実際の無線通信チャンネル（スロット）の数よりも多くの無線端末（ユーザ）を収容することができる。

【0086】また、無線端末からの無線通信チャンネル割り当て要求に対して、広帯域基地局の送信バッファがオーバーフローしそうなときは、狭帯域基地局が割り当て要求を出した無線端末に無線通信チャンネルの割り当てを行わないので、広帯域基地局の送信バッファのオーバーフローを未然に防止することができる。

【0087】この結果、ブラウザ使用時の無駄な回線接続時間を省くことができる。また、ダウンロード制御に支障をきたすことなくシステムのユーザ収容量を増加することができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明に係る一つの実施形態の非対称無線伝送システムの構成を示す図。

【図2】図1の非対称無線伝送システムの広帯域基地局の構成を示す図。

【図3】この非対称無線伝送システムの動作を示すシーケンス図。

【図4】一般的なTDMA-TDDのスロット構成を示す図。

【図5】ブラウザの起動時と起動後とで異なる制御スロットを割り当てる際の概念図。

【図6】無線端末からの新規のアクセスを制限する通信

シーケンスの一例を示す図。

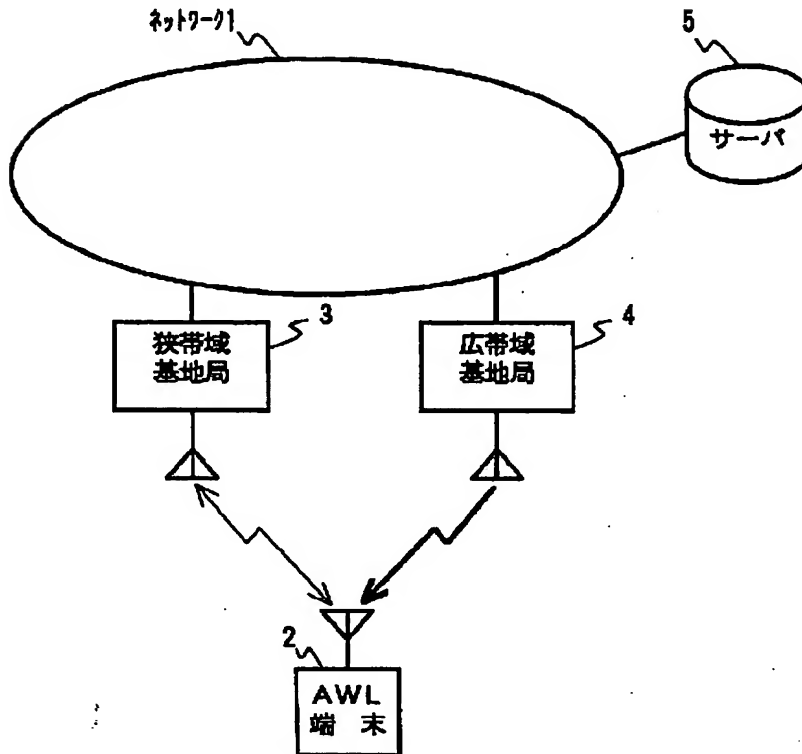
【図7】図6の例以外に無線端末からの新規のアクセスを制限する通信シーケンスを示す図。

【図8】ブラウザ起動時に行われる新規のランダムアクセスのリトライ回数とブラウザ起動後のランダムアクセスのリトライ回数とを異ならせた通信シーケンスを示す図。

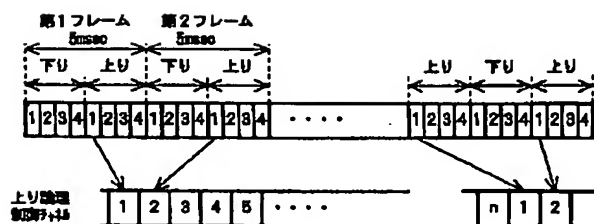
【符号の説明】

1…ネットワーク、2…無線端末、3…狭帯域基地局、4…広帯域基地局、5…WWW サーバ、41…ネットワークアダプタ、42…送信バッファ、43…データリンク部、44…誤り訂正検出符号化部、45…ベースバンドモデム部、46…RF部、47…アンテナ、48…制御部。

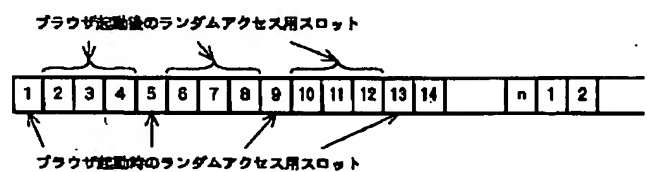
【図1】



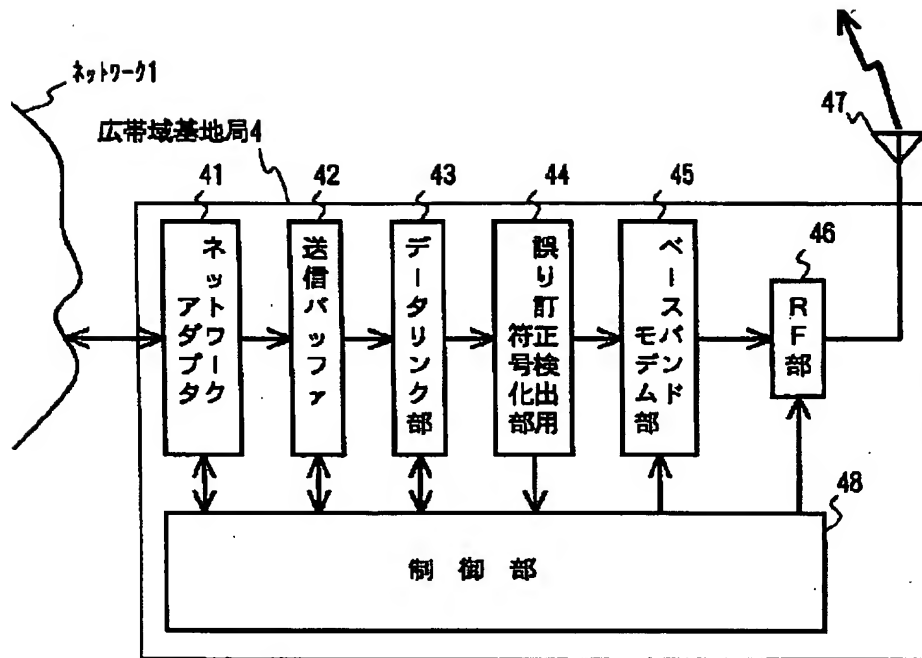
【図4】



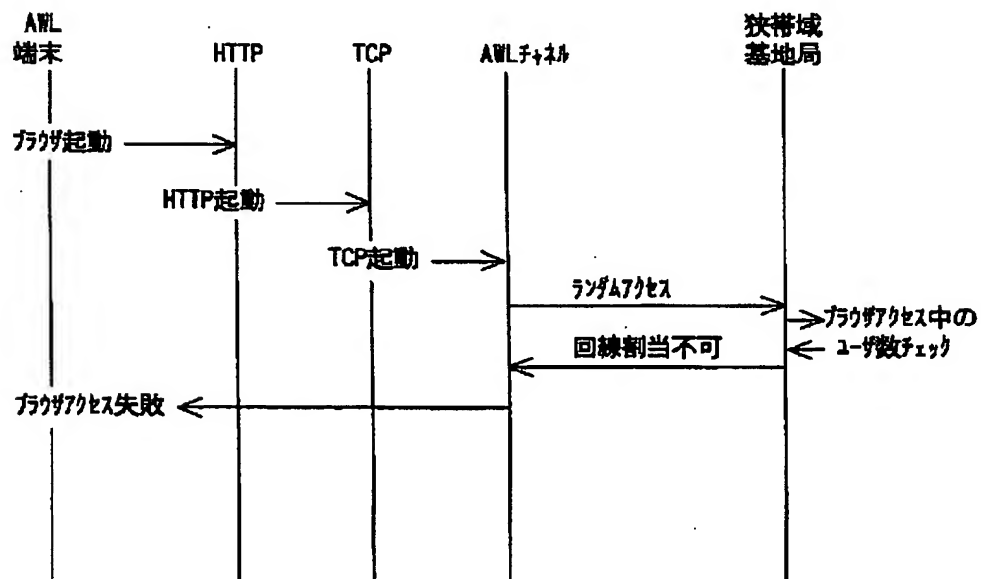
【図5】



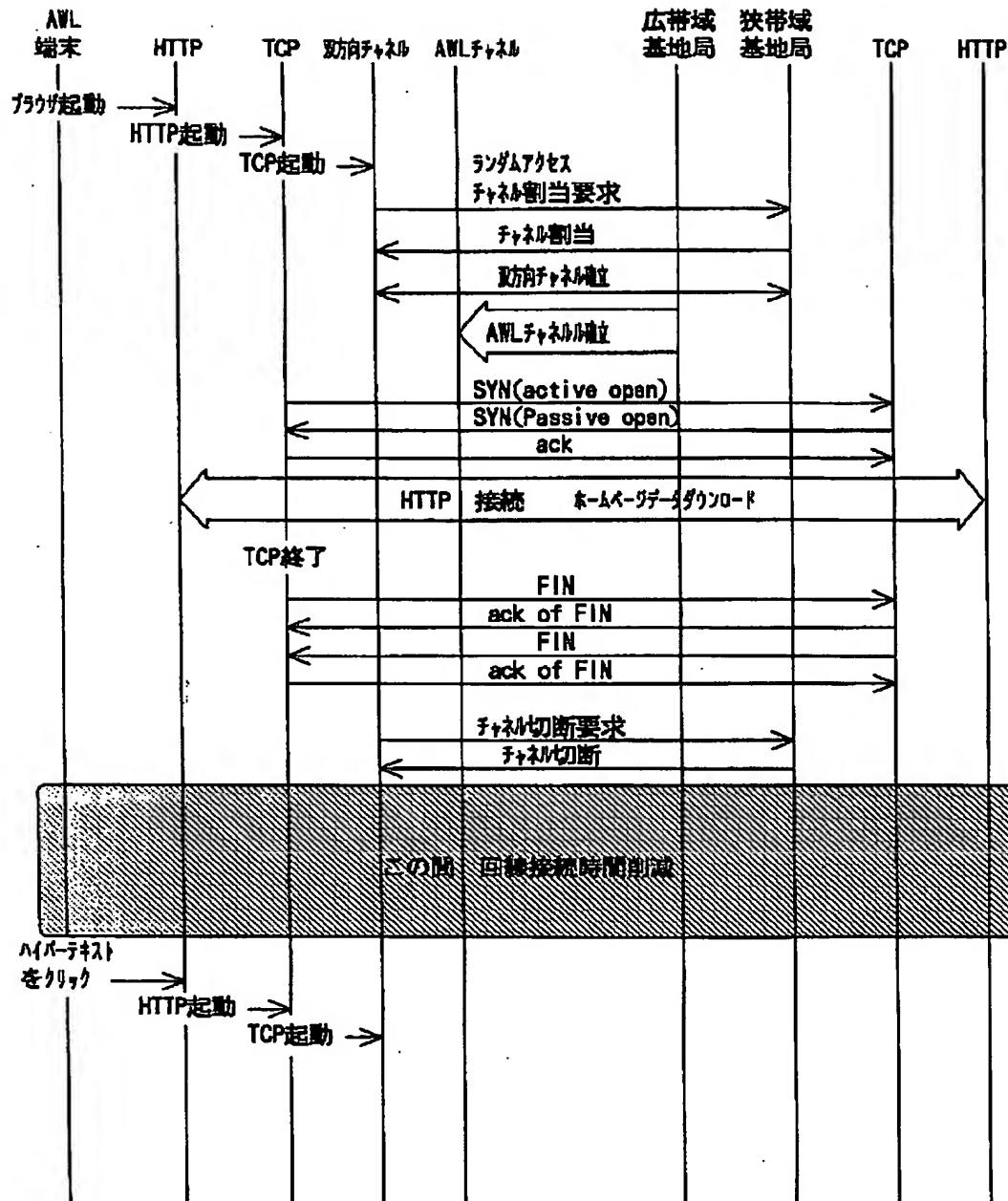
【図2】



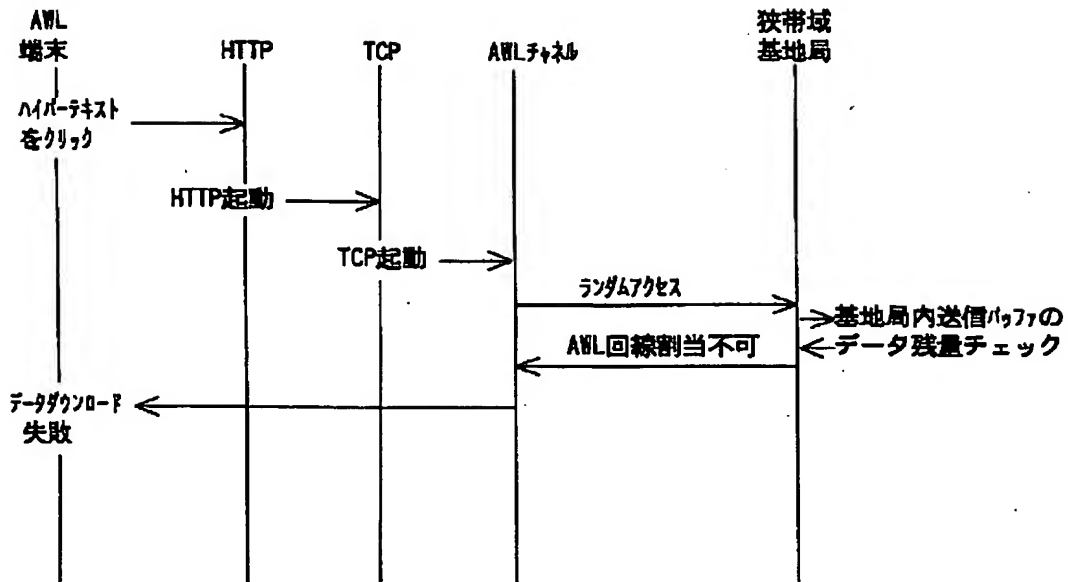
【図6】



【図3】



【図7】



【図8】

